

УДК 004.4'232

О.Овсяк, канд. техн. наук

Львівська філія Київського національного університету культури і мистецтв

Українська академія друкарства

МОДЕЛІ ІНФОРМАЦІЙНИХ ТЕХНОЛОГІЙ ОПЕРАЦІЇ ЦИКЛІЧНОГО СЕКВЕНТУВАННЯ

Резюме. Засобами алгебри алгоритмів описано створені математичні моделі декомпозиції підсистеми циклічного секвентування, інформаційних технологій обчислення розмірів, вибору, формування горизонтальної і вертикальної орієнтацій, видалення і створення XML-формату операції циклічного секвентування. Мовою об'єктного програмування C #, платформи Microsoft Visual Studio .NET програмно реалізовано моделі функційних унітермів формування і XML-формат операції циклічного секвентування.

Ключові слова: декомпозиція, модель, алгоритм, XML-формат, циклічне секвентування, функційний унітерм.

A.Ovsyak

MODELS INFORMATIONS TECHNOLOGEIS OF OPERATION CYCLICAL SEQUENTION

The summary. By means of algebra algorithms described the mathematical models decomposition subsystem cyclic sequencing of information technologies computing size, choice of horizontal and vertical orientations, deletion and creating XML - format operation cycle sequencing. Object programming language C #, platform Microsoft Visual Studio .NET, software implemented and tested model of xml - description and of functional uniterm creating operation cycle sequencing.

Key words: decomposition, model, algorithm, xml - format, cycle sequencing, function uniterm.

1. Аналіз останніх досліджень і постановка проблеми. Засоби алгебри алгоритмів [1] та її розширення [2] забезпечують опис алгоритмів інформаційних технологій і систем у вигляді математичних формул над якими можуть виконуватися тотожні алгебраїчні перетворення [3, 4]. Відомо [5], що таких можливостей не забезпечують інші відомі еквівалентні методи [5], наприклад [6]. Однак система позначень операцій алгебри алгоритмів та її розширення мають специфічні знаки [1, 2, 3, 4], яких немає серед відомих математичних позначень, а їхні геометричні розміри залежать від геометричних розмірів унітермів і мають складну геометричну конфігурацію.

Є можливим створювати складну систему знаків алгебри алгоритмів засобами, наприклад, таких комп'ютерних систем, якими є такі найпоширеніші системи, як Word, Coral Draw, Page Maker, In Design та інші. Однак використання таких універсальних систем для набору і редагування формул алгоритмів потребує великих затрат праці й комп'ютерного часу [3, 4]. А створеними для набору і редагування формул алгебри алгоритмів моделями спеціалізованих комп'ютерних систем МОДАЛ [3] і АБСТРАКТАЛ [4] не забезпечуються можливості виконання автоматичної оптимізації формул алгоритмів на підставі використання XML-формату опису операції циклічного секвентування.

Метою роботи є інформаційні технології створення й використання *XML*-формату опису операції циклічного секвентування та їхня програмна реалізація.

Завдання дослідження. Створити й описати засобами розширеної алгебри алгоритмів моделі декомпозиції підсистеми циклічного секвентування, інформаційних технологій комп'ютерного обчислення розмірів, вибору, видалення, формування горизонтальної та вертикальної орієнтації та *XML*-опису операції циклічного секвентування, які запрограмувати мовою C# платформи Microsoft Visual Studio .NET [7, 8].

2. Декомпозиція підсистеми циклічного секвентування. Для забезпечення доступу до підсистеми циклічного секвентування (*@cS*) з інших підсистем задаємо відкритий метод доступу (*pu*). Можливість використання функційних унітермів підсистеми Терм (*@T*) [9] підсистемою циклічного секвентування запишемо як *@cS:@T*. Підсистема циклічного секвентування використовує змінні (*Z*) і такі функційні унітерми: задавання початкових значень змінних *cS()*; обчислення розмірів унітермів операції *cCs()*, її вибору *Cfc()*, зняття ознаки вибору *Des()*, формування операції (*Dra()*) з рисунням рамки вибору (*Ram()*) і видалення (*vF()*) операції, рисунням її знака горизонтальної (*hcS()*) і вертикальної (*vcS()*) орієнтації; формування *XML*-опису (*cXML()*). Взаємне розташування складових системи немає значення, тому у формулі запису декомпозиції застосовуємо кому для їхнього розділення. Наявність усіх названих складових є необхідною, а їхній вибір на виконання здійснюється послідовно, тому для записування формули декомпозиції системи використовуємо операцію секвентування розширеної алгебри алгоритмів

$$pu @cS:@T = \overbrace{Z, cS(), Cs(), Cfc(), Des(), Dra(), cXML()}. .$$

3. Опис моделей складових системи

3.1. Змінні (*Z*)

Операція циклічного секвентування має горизонтальну (*Hor*) і вертикальну (*Ver*) орієнтації. Для задавання орієнтації вводимо загальнодоступну (*pu*) секвентну область *Ori*, яка належить (*∈*) до типу *enu* стандартної підсистеми enum [7, 8]

$$pu Ori \in enu = \overbrace{Hor; Ver}.$$

Операція циклічного секвентування має унітерми умови (*cond*) й області дії (*t*), які належать до підсистеми Терм (*@T*) [10] та є загальнодоступними: *pu cond ∈ @T* і *pu t ∈ @T*.

Для виконання рисуння контуру знака операції циклічного секвентування водимо змінну *pen*, яка належить до стандартного класу Pen [7, 8], лінією, ширина якої обчислюється як алгоритм із величини кегля (*fS*) унітермів плюс 3 одиниці, що запишемо як *pen ∈ @Pen = @Mat.Log(fS)*, де *@Mat.Log(fS)* – стандартний клас математичних функцій Math, який містить стандартний метод обчислення логарифму Log(). Змінна *bR* стандартного класу Brushes [7, 8] призначена для зафарбування місць розташування унітермів *bR ∈ @Brushes*. Змінні *dc*, *sS* і *pO* належні до стандартних класів DrawingContext, Size і Point [7, 8], призначені для використання стандартних методів цих класів.

3.2. Модель функційного унітерма $cS()$

Алгоритм є загальнодоступним і описується формулою

$$\underline{pu} \ cS() = \begin{pmatrix} cond = \$ \\ ; \\ t = \$ \\ ; \\ ori = Ori.Hor, \end{pmatrix}$$

де $\$$ – початкове значення змінних типів системи і підсистеми.

3.3. Формула обчислення розмірів унітермів ($cCs()$)

Вона описується формулою (1) у якій: змінні $dv \in @DraV$ і $f \in @Siz$ типу стандартних підсистем, які реалізуються відомими класами *DravingVisual* і *Size* [7, 8]; ov – ознака дефініції функційного унітерма у даній системі; $tex \in @FormTex = \underline{FormTex}("W")$ – створення змінної tex типу стандартної підсистеми $\underline{FormTex}$, яка реалізується відомим класом *FormattedText* [7, 8] і приписування змінній сформатованого стандартним методом *FormattedText()* значення тексту W ; $sS = @Siz(tex.Wid, tex.Hei)$ – обчислення довжини (Wid) і ширини (Hei) тексту та приписування їх змінній sS ; $wid = sS.Wid + f.Hei$ – обчислення довжини з врахуванням кегля; $hei = sS.Hei$ – приписування змінній hei висоти тексту; $(cond \neq \$)-?$ – перевірка наявності унітерма умови; $cond.Cs(dv, f)$ – обчислення розмірів унітерма – умови; – обчислення загальної довжини операції з врахуванням довжини унітерма – умови; $(hei < cond.Hei)-?$ – порівняння текучої висоти операції з висотою унітерма – умови; $hei = cond.Hei$ – приписування поточній висоті операції висоти унітерма

$pu \text{ } ov \text{ } cCs(dv \in @DraV, f \in @Siz) =$

$$\begin{aligned}
 & \text{tex} \in @FormTex = FormTex("W") \\
 & ; \\
 & sS = @Siz(\text{tex.Wid}, \text{tex.Hei}) \\
 & ; \\
 & \text{wid} = sS.Wid + f.Hei \\
 & ; \\
 & hei = sS.Hei \\
 & ; \\
 & \left(\begin{array}{l} cond.Cs(dv, f); * ; (cond \neq S) - ? \\ ; \\ \text{wid} = \text{wid} + cond.Wid \\ ; \\ hei = cond.Hei; * ; (hei < cond.Hei) - ? \end{array} \right) \quad (1) \\
 & ; \\
 & \left(\begin{array}{l} t.Cs(dv, f); * ; (t \neq S) - ? \\ ; \\ \text{wid} = \text{wid} + t.Wid \\ ; \\ hei = t.Hei; * ; (hei < t.Hei) - ? \end{array} \right) \\
 & ; \\
 & \text{wid} = sS.Wid + f.Hei / 2 \\
 & ; \\
 & hei = sS.Hei + 4 \\
 & ; \\
 & \left(\begin{array}{l} cond.Cs(dv, f); * ; (cond \neq S) - ? \\ ; \\ \text{wid} = \text{wid} + cond.Wid \\ ; \\ hei = cond.Hei; * ; (hei < cond.Hei) - ? \end{array} \right) \\
 & ; \\
 & \left(\begin{array}{l} t.Cs(dv, f); * ; (t \neq S) - ? \\ ; \\ \text{wid} = t.Wid; * ; (wid < t.Wid) - ? \\ ; \\ hei = hei + t.Hei \end{array} \right) \\
 & ; \\
 & (ori = OriHor) - ?
 \end{aligned}$$

– умови; $(t \neq S)$ – перевірка наявності унітерма, зв'язаного операцією циклічного секвентування; $t.Cs(dv, f)$ – обчислення розмірів унітерма, зв'язаного операцією циклічного секвентування; $wid = wid + t.Wid$ – обчислення поточної довжини операцій з врахуванням довжини області дії операції; $(hei < t.Hei) - ?$ – порівняння текучої висоти операції з висотою області дії операції; $hei = t.Hei$ – поточному значенню висоти приписування значення унітерма – області дії операції циклічного секвентування; $wid = sS.Wid + f.Hei / 2$ – обчислення поточної довжини операції з врахуванням висоти кегля; $(ori = OriHor) - ?$ – перевірка наявності горизонтальної орієнтації операції циклічного секвентування.

3.4. Алгоритм вибору операції циклічного секвентування ($Cfc()$)

Нехай функційний унітерм матиме загальний доступ (pu), вихідну змінну te і вхідні змінні mf – типу підсистеми ($MainForm$ [10]) $@Mf$, f – типу стандартної

підсистеми Size [7, 8], $x\text{-}y\text{-}mX\text{-}mY\text{-}moX\text{-}moY$ – типу стандартної підсистеми Double [7, 8] описується формулою

$$\begin{aligned}
 & \text{pu ov } (te \in @T) \text{ Cfc}(mf \in @Mf, f \in @Siz, x\text{-}y\text{-}mX\text{-}mY\text{-}moX\text{-}moY \in @Dou) = \\
 & \left(\begin{array}{l} \text{tex} \in @FormTex = FormTex("W") \\ ; \\ selT \in @T \\ ; \\ xT \in @Dou \\ ; \\ yT \in @Dou \\ ; \\ G \end{array} \right)
 \end{aligned}$$

У ній описано приписування змінній tex відформатованого тексту і створення змінних $selT$ та xT і yT типу стандартної підсистеми Dou, яка реалізується відомим класом Double [7, 8]. Унітерм G описується формулою (2), де $xT = xT + sS.Wid$ – обчислення і приписування змінній xT текучого значення довжини операції циклічного секвентування; $xT = xT + f.Hei/2$ – врахування величини кегля; $((selT = cond.Cfc(mf, f, xT, yT, mX, mY, moX, moY)) \neq \$) - ?$ – приписування змінній обчислених розмірів унітерма – умови і порівняння її значення змінної з порожнім.

$$\begin{aligned}
 & \left(\begin{array}{l} xT = xT + sS.Wid \\ ; \\ xT = xT + f.Hei/2; \\ \left(\begin{array}{l} te = selT; \\ xT = xT + cond.Wid + f.Hei; \\ ((selT = cond.Cfc(mf, f, xT, yT, mX, mY, moX, moY)) \neq \$) - ?; \\ *; \\ (cond \neq \$) - ? \end{array} \right) \\ ; \\ te = selT; \\ *; \\ ((selT = t.Cfc(mf, f, xT, yT, mX, mY, moX, moY)) \neq \$) - ?; \\ *; \\ (t \neq \$) - ? \end{array} \right) \\
 & ; \\
 & \left(\begin{array}{l} xT = xT + sS.Wid; \\ ; \\ xT = xT + f.Hei/2; \\ te = selT; \\ yT = yT + cond.Hei; \\ yT = yT + sS.Hei; \\ (sS.Hei < cond.Hei) - ?; \\ ((selT = cond.Cfc(mf, f, xT, yT, mX, mY, moX, moY)) \neq \$) - ?; \\ yT = yT + sS.Hei; \\ (cond \neq \$) - ? \end{array} \right) \\
 & ; \\
 & \left(\begin{array}{l} yT = yT + 4; xT = xT - sS.Wid - f.Hei/2; \\ te = selT; \\ *; \\ ((selT = t.Cfc(mf, f, xT, yT, mX, mY, moX, moY)) \neq \$) - ?; \\ *; \\ (t \neq \$) - ? \end{array} \right) \\
 & ; \\
 & (ori = Ori.Hor) - ? \\
 & ; \\
 & K
 \end{aligned} \tag{2}$$

$te=selT$ – приписування вихідній змінній te значення змінної $selT$; $xT = xT+cond.Wid+f.Hei$ – із врахуванням довжини умовного унітерма і висоти кегля обчислення текучої довжини операції; $(cond\neq\$)-?$ – перевірка наявності унітерма-умови; $yT=yT+cond.Hei$ – обчислення значення змінної yT із врахуванням висоти унітерма-умови $cond.Hei$; $yT=yT+sS.Hei$ – обчислення значення змінної yT із врахуванням поточної висоти операції секвентування; $(sS.Hei<cond.Hei)-?$ – порівняння значень поточної висоти операції циклічного секвентування $sS.Hei$ з висотою унітерма-умови $cond.Hei$; $yT=yT+4$ – збільшення висоти на пропуск між двома рядками операції циклічного секвентування; $xT=xT-sS.Wid-f.Hei/2$ – зменшення довжини операції вертикального циклічного секвентування з врахуванням розміру кегля $f.Hei/2$ та довжини унітерма $sS.Wid$, зв'язаного операцією циклічного секвентування; $(ori=Ori.Hor)-?$ – розпізнавання горизонтальної орієнтації операції; K – вираз, який описується такою формулою:

$$K = \left(re \in @Rec = Rec(x-f.Hei/4-4, y-f.Hei/8-2, wid+f.Hei/2+4, hei+f.Hei/4+4) \right. \\
 \left. \begin{array}{l} ; \\ \left(mf.cn=tr; \left(* : (sel=re.Com(moX, moY))-? \right) \right. \\ ; \\ \left(mf.sel=fa \left(te=\$. \right. \right. \\ ; \\ \left. \left. te=thi. \right) \right) \end{array} \right)$$

де $re \in @Rec = Rec(x-f.Hei/4-4, y-f.Hei/8-2, wid+f.Hei/2+4, hei+f.Hei/4+4)$ – введення змінної типу стандартної підсистеми Rec , яка реалізується відомим класом Rect [7, 8], та приписування цій змінній обчисленого значення прямокутної області операції циклічного секвентування; $sel=re.Com(moX, moY)$ – з використанням стандартного функційного унітерма $Com()$, який реалізується відомим методом Contains()[7, 8], перевірка попадання координат курсора в обчислену прямокутну область re та приписування логічного значення, яке видається функційним унітермом $Com()$, змінній sel ; $mf.cn=tr$ – приписування складній змінній логічного значення true []; $mf.sel=fa$ – приписування складній змінній логічного значення false [7, 8]; $te=thi.$ – приписування вихідній змінній значень змінних функційного унітерма $cS()$ і завершення (.) виконання функційного унітерма $Cfc()$; $te=\$.$ – приписування вихідній змінній значення $\$$ і завершення (.) виконання функційного унітерма $Cfc()$.

3.5. Загальний алгоритм формування операції циклічного секвентування

Починається алгоритм форматування тексту $tex \in @FormTex = FormTex("W")$ і створенням змінної $sS=@Siz(tex.Wid, tex.Hei)$, якій приписується значення довжини і ширини відформатованого тексту з подальшим рисуванням рамки вибору ($Ram()$) і рисування операції секвентування ($RyscSe()$), якщо виконуються умови вибору ($selT=tr$) та відсутності режиму видалення ($mf.zn=\$$) операції циклічного секвентування.

$$pu\ ov\ Dra(mf \in @MaFor, f \in @Siz, bb \in @Bru, gb \in @Bru, sp \in @Pen, dp \in @Pen, x:y:mx:my \in @Dou) = \\
 \left(tex \in @FormTex = FormTex("W") \right. \\
 \left. \begin{array}{l} ; \\ sS = @Siz(tex.Wid, tex.Hei) \\ ; \\ \left(Ram(); *; ((selT=tr) \& (mf.zn=\$))-? \right) \\ ; \\ vF() \end{array} \right)$$

3.6. Рисування рамки вибору

Для рисування рамки вибору операції утворюємо змінні *rvcS* та *dc* типу стандартних системи *DraVisu()* та *DraCon*, які реалізуються відомими класами *DrawingVisual()* та *DawingContext* [7, 8] і використовуємо стандартні функційні унітерми *RenOpe()*, *DraRec()*, *AddVisu()* й *RectGeo()*, які реалізуються відомими методами *RenderOpen()*, *DrawRectangle()*, *AddVisual()* й *RectangleGeometry()*[7, 8]. Формула що описує рисування рамки вибору операції, має вигляд

$$\begin{aligned}
 Ram() = & \left(\begin{aligned}
 & rvcS \in @DraVisu() \\
 & ; \\
 & usi(dc \in @DraCon = rvcS.RenOpe()) = dc.DraRec(\$, dp, Rec(x + f.Hei/4 - 4, \\
 & \qquad \qquad \qquad y - f.Hei/8 - 2, \\
 & \qquad \qquad \qquad wid + f.Hei/2 + 4, \\
 & \qquad \qquad \qquad hei + f.Hei/4 + 4)) \\
 & ; \\
 & mf.cDra.AddVisu(rvcS) \\
 & ; \\
 & mf.zrvcS = rvcS \\
 & ; \\
 & mf.raM = RectGeo(Rec(x + f.Hei/4 - 6, y - f.Hei/8 - 4, wid + f.Hei/2 + 8, \\
 & \qquad \qquad \qquad hei + f.Hei/4 + 8)) \\
 & ; \\
 & mf.raMz = raM
 \end{aligned} \right)
 \end{aligned}$$

У ній другий зверху рядок задає створення рамки вибору, яка третім рядком долучається до висвітлюваних на екрані комп'ютера графічних об'єктів і зберігається у змінній *zrvcS*, яка належить до головної підсистеми (MainForm). Після цього формується рамка вибору операції, яка дещо більша за попередню рамку вибору і призначена для видалення рамки вибору у разі потреби. *mf.raMz=raM* – описує запам'ятовування збільшеної рамки вибору у складній змінній *mf.raMz*.

3.7. Модель видалення операції

Функційний унітерм *vF()* описується формулою (3). У ній *(mf.zn=tr)-?* описує аналіз збігу значення складної змінної з типовим значенням *tr*, і якщо збіг немає місця, то видалення операції циклічного секвентування оминається та переходиться до виконання функційного унітерма рисування операції циклічного секвентування *DracS()*. Інакше, змінній *mf.zn* приписується типове значення *fa* та починається процес видалення операції циклічного секвентування.

Умовний унітерм *u₁*, яким визначаються можливості видалення операції, описується виразом *(mf.zn≠zO)&(mf.zn≠zU)|(mf.zn=\$)*, де *(mf.zn≠zO)& mf.zn≠zU* – відсутність режимів заміни операції *(mf.zn≠zO)* і заміни унітерма операції *(mf.zn≠zU)* або *()* відсутності режиму знищення *(mf.zn=\$)*.

Виконання умовного унітерма *u₁* супроводжується обчисленням прямокутника *(rg=new RectGeo(new Rec(x - f.Hei/4 - 4, y - f.Hei/8 - 2, wid + f.Hei/2 + 6, hei + f.Hei/4 + 4))*), з якого має видалитися операція. Після цього перевіряється виконання умовного унітерма *u₂*, який утворено виразом *(mf.rp≠\$)&(rg.Rec.Hei< mf.rp.Rec.Hei)&(rg.Rec.Wid< mf.rp.Rec.Wid)*. У ньому перевіряється наявність *(mf.rp≠\$)* попередньої рамки *(mf.rp)* операції й порівняння висоти *(rg.Rec.Hei< mf.rp.Rec.Hei)* і довжини

3.8.1. Алгоритм формування операції горизонтальної орієнтації

Починається алгоритм функційним унітермом **usi**, який реалізується типовою директивою `using` [7, 8]. Нею вводиться змінна **dc** стандартної підсистеми **DraCon**, яка реалізується відомим класом `DrawingContext` [7, 8]. Для виконання контекстного рисування з використанням змінних **dc** і **zcS**, типовим функційним унітермом **RenOpe()**, який реалізується відомою процедурою `RenderOpen()` [7, 8], відкривається (**usi** (**dc** \in **@DraCon=zcS.RenOpe()**)) можливість введення складових операції циклічного секвентування на **mf.cDra**. Змінній **po** типу стандартної підсистеми **Poi**, яка реалізується відомим класом `Point()` [7, 8], приписуються обчисленні значення координат ($x+sS.Wid/2$, $y+sS.Hei*0.2$) початкової точки рисування дуги знака операції циклічного секвентування. **DracSeH(mf, dc, po)** – функційний унітерм рисування дуги знака операції горизонтальної орієнтації. Типовим функційним унітермом **DraLin()**, який реалізується відомою процедурою `DrawLine()` [7, 8], для обчислених координат початкової (**Poi**($x+sS.Wid*0.5$, $y+sS.Hei*0.2$)) і кінцевої **Poi**($x+sS.Wid$, $y+sS.Hei*0.2$)) точок рисування однієї з трьох ліній операції циклічного секвентування горизонтальної орієнтації. **mf.cDra.AdVis(zcS)** – опис відображення на **mf.cDra** введеної операції. $x=x+sS.Wid+f.Hei/2$ – збільшення довжини операції на знак операції секвентування з врахуванням поправки на висоту кегля шрифту. (**cond** \neq **\$**) - ? – перевірка наявності унітерма-умови. **cond..Dra(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, mx, my)** – функційний унітерм створення унітерма-умови. $x=x + cond.wid$ – збільшення довжини операції на довжину умовного унітерма операції. $x = x + f.Hei / 2$ – врахування через розмір кегля відступу між знаком операції і умовним унітермом операції, (**t** \neq **\$**) - ? – перевірка наявності значення функційного унітерма операції циклічного секвентування, **t.Dra(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, mx, my)** – формування функційного унітерма операції, **mf.zn=\$** – обнулення ознаки видалення, **u₁-?** – перевірка виконання умовного унітерма **u₁**.

3.8.2. Модель циклічного секвентування вертикальної орієнтації

Опис операції з вертикальною орієнтацією наведена формулою (5). Вона від формули (4) відрізняється тим, що невиконання умовного унітерма **cond** \neq **\$**) - ? призводить до виконання унітерма **y=y+sS.Hei**, яким збільшується висота виразу операції циклічного секвентування. Також введено елімінування за умовою **sS.Hei<cond.hei**, якою порівнюється поточне значення висоти операції з висотою унітерма-умови. Виконання умови збільшує висоту операції, яка обчислюється виразом **y=y+cond.Hei**. Невиконання цієї умови призводить до збільшення висоти операції, яке обчислюється **y+sS.Hei**. Після цього зменшується довжина виразу операції $x=x - sS.Wid - f.Hei/2$ і збільшується її висота $y = y + 4$.

4. Модель інформаційної технології формування xml-опису. XML-опис операції секвентування має охоплювати ідентифікатори операції секвентування (**cs**), ідентифікатор орієнтації (**ori**) і значення орієнтації (**hor** чи **ver**) та самі унітерми умови і функційний унітерм. Формула (6) описує створення XML-опису операції циклічного секвентування з такими параметрами.

AppendChild()[7, 8], змінній n значення змінної nEl . $((cond \neq \$) - ?)$ – перевірка наявності унітерма-умови. $cond.cXML(xmlID, nEl)$ – формування з використанням функційного унітерма $cXML()$ підсистеми $Uniterm$, XML – опису унітерма-умови, яка є значенням змінної $cond$. $(t \neq \$) - ?$ – перевірка наявності функційного унітерма операції. $t.cXML(xmlID, nEl)$ – формування з використанням функційного унітерма $cXML()$, XML -опису функційного унітерма операції секвентування.

$vcS() =$

```

(usi ( $dc \in @DraCon = zcS.RenOpe()$ ) = ( $po \in @Poi(x+sS.Wid/2, y+sS.Hei*0.2)$ )
;
  ( $DracSeW(mf, dc, po)$ )
;
  ( $dc.DraLin(sp, new Poi(x+sS.Wid*0.5, y+sS.Hei*0.2),$ 
     $new Poi(x+sS.Wid, y+sS.Hei*0.2))$ )
;
  ( $dc.DraLin(sp, new Poi(x+sS.Wid*0.5, y+sS.Hei*0.8),$ 
     $new Poi(x+sS.Wid, y+sS.Hei*0.8))$ )
;
  ( $dc.DraLin(sp, new Poi(x+sS.Wid*0.3, y+sS.Hei),$ 
     $new Poi(x+sS.Wid*0.8, y))$ )
;
  ( $mf.cDra.AdVis(zcS)$ )
;
  ( $x = x + sS.Wid + f.Hei/2$ )
;
  ( $cond.Dra(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, mx, my); y = y + sS.Hei; (cond \neq \$) - ?$ )
;
  ( $y = y + cond.Hei; y = y + sS.Hei; (sS.Hei < cond.hei) - ?$ )
;
  ( $x = x - sS.Wid - f.Hei/2$ )
;
  ( $y = y + 4$ )
;
  ( $t.Dra(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, mx, my); mf.zn = \$; (t \neq \$) - ?$ )
)

```

pu over $cXML(xmlID \in @XMLDoc, n \in @XMLEl) =$

```

( $nEl \in @XMLEl$ )
;
  ( $nAt \in @XMLAt$ )
;
  ( $nEl = xmlID.CreEl("cs")$ )
;
  ( $nAt = xmlID.CreAt("ori")$ )
;
  ( $nAt.Val = "hor"; nAt.Val = "ver"; (ori = Ori.Hor) - ?$ )
;
  ( $nELAttr.Ap(nAt)$ )
;
  ( $n.ApChi(nEl)$ )
;
  ( $cond.cXML(xmlID, nEl); *; (cond \neq \$) - ?$ )
;
  ( $t.cXML(xmlID, nEl); *; (t \neq \$) - ?$ )
)

```

5. Фрагменти програмної реалізації

5.1. Програмна реалізація моделі формування операції циклічного секвенування

Написаний мовою об'єктного програмування C# [7, 8] код інформаційної технології рисування операції з горизонтальною (*hcS()*) і вертикальною (*vcS()*) орієнтаціями має такий вигляд:

//Програма функційного унфтерма hcS()-рисування горизонтального циклічного секвенування

```
DrawingVisual dv_3 = new DrawingVisual();
if (orientation == Orientation.Horizontal)
{
    if ((mf.znyszczyty!="InsertReplace")&& (mf.znyszczyty != "InsertWithChild")
        ||(mf.znyszczyty == null))
    {
        using (DrawingContext g = dv_3.RenderOpen())
        {
            po = new Point(x+symbolSize.Width/2, y+symbolSize.Height*0.2);
            DrawSek_Goryzontalne(mf, g, po);
            g.DrawLine(sp, new Point((x+symbolSize.Width*0.5,y+symbolSize.Height*0.2)),
                new Point(x+symbolSize.Width, y+symbolSize.Height*0.2));
            g.DrawLine(sp, new Point((x+symbolSize.Width*0.5,y+symbolSize.Height*0.8)),
                new Point(x+symbolSize.Width,y+symbolSize.Height*0.8));
            g.DrawLine(sp, new Point((x+symbolSize.Width*0.3), y+symbolSize.Height),
                new Point(x + symbolSize.Width * 0.8), y));
            mf.canwasDraw.AddVisual(dv_3);
        }
        x += symbolSize.Width;
        x += f.Height / 2);

        if (condition != null)
        {
            condition.Draw(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, marginX, marginY);
            x += condition.width;
        }
        x +=f.Height/2;
        if(term!=null) term.Draw(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, marginX, marginY);
    }
    else
    {
        {
            mf.znyszczyty = null;
        }
    }
}
```

//Програма функційного унфтерма vcS()-рисування вертикального циклічного секвенування else

```
{
    if((mf.znyszczyty!="InsertReplace")&&(mf.znyszczyty != "InsertWithChild")
        ||(mf.znyszczyty == null))
    {
        using (DrawingContext g = dv_3.RenderOpen())
        {
            po = new Point(x+symbolSize.Width/2,y+symbolSize.Height*0.2);
```

```

DrawSek_Wertykalne(mf, g, po);
g.DrawLine(sp, new Point((x+symbolSize.Width*0.5,y+symbolSize.Height*0.2),
    new Point (x+symbolSize.Width,y+symbolSize.Height*0.2));
g.DrawLine(sp, new Point((x+symbolSize.Width*0.5,y+symbolSize.Height*0.8),
    new Point(x+symbolSize.Width, y+symbolSize.Height*0.8));
g.DrawLine(sp, new Point((x+symbolSize.Width*0.3,y+ symbolSize.Height),
    new Point(x+symbolSize.Width * 0.8, y));
mf.canwasDraw.AddVisual(dv_3);
}
x += symbolSize.Width;
x += (f.Height / 2);
if (condition != null)
{
    condition.Draw(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, marginX, marginY);
    if(symbolSize.Height<condition.height) y += condition.height;
    else y += symbolSize.Height;
}
else
{
    y += symbolSize.Height;
}
x -= f.Height / 2);
x -= symbolSize.Width;
y += 4;
if(term!=null) term.Draw(mf, f, bb, gb, sp, dp, x, y, marginX, marginY);
}
else
{
    mf.znyszczyty = null;
}
}
mf.znyszczyty = null;
}

```

5.2. Програмна реалізація моделі формування XML-опису операції

Написаний мовою C# код є таким:

```

public override void CreateXML(XmlDocument xmlDoc, XmlElement node)
{
    XmlElement newElement;
    XmlAttribute newAttribute;

    newElement = xmlDoc.CreateElement("cyclic-sequence");
    newAttribute = xmlDoc.CreateAttribute("orientation");

    if (orientation == Orientation.Horizontal)
        newAttribute.Value = "horizontal";
    else
        newAttribute.Value = "vertical";

    newElement.Attributes.Append(newAttribute);
}

```

```

node.AppendChild(newElement);
if (condition != null)
    condition.CreateXML(xmlDoc, newElement);
if (term != null)
    term.CreateXML(xmlDoc, newElement);
}

```

Результати дослідження

1. Засобами розширеної алгебри алгоритмів побудовано математичні моделі декомпозиції підсистеми циклічного секвентування на функційні унітерми і математичні моделі інформаційних технологій обчислення розмірів, вибору, видалення, формування горизонтальної й вертикальної орієнтації та формування *XML* - опису операції циклічного секвентування.

2. Створені математичні моделі програмно реалізовано й апробовано.

Висновки

1. Програмна реалізація математичних моделей інформаційних технологій забезпечує автоматизоване виконання процесів обчислення розмірів, вибору, видалення, формування горизонтальної й вертикальної орієнтації та формування *XML*-опису операції циклічного секвентування.

2. Створені моделі і їхня програмна реалізація можуть бути використані для реалізації процесів автоматичної оптимізації формул алгебри алгоритмів і формування програмних кодів з формул алгоритмів.

Література

1. Овсяк, В.К. Засоби еквівалентних перетворень алгоритмів інформаційно-технологічних систем [Текст] / В.К. Овсяк // Доповіді Національної академії наук України. – № 9, 1996. – С. 83 – 89.
2. Owsiak, W. Rozszerzenie algebry algorytmów / W. Owsiak, A. Owsiak // Pomiar, automatyka, kontrola. – № 2, 2010. – S. 184–188.
3. Бритковський, В.М. Моделювання редактора формул секвенційних алгоритмів: автореф. дис. ... канд. техн. наук: спец. 01.05.02 “Математичне моделювання та обчислювальні методи” [Текст] / В.М. Бритковський. – Львів, 2003. – 18 с.
4. Василюк, А.С. Підвищення ефективності математичного і програмного забезпечення редактора формул алгоритмів: автореф. дис. ... канд. техн. наук: спец. 01.05.02 “Математичне та програмне забезпечення обчислювальних машин і систем” [Текст] / А.С. Василюк. – Львів, 2008. – 20 с.
5. Детловс, В.К. Нормальные алгоритмы и рекурсивные функции [Текст] / В.К. Детловс // Докл. АН СССР. – 1953. – 90, № 4. – С.723–725.
6. Turing, A.M. On computable numbers, with an application to the Entscheidungsproblem / Turing A.M. // *Proceedings of London Mathematical Society*. – 1936 – 1937. – Series 2, vol. 42. – P. 230–265. (Correction, ibidem, vol. 43, pp. 544–546. Reprinted in [13 Davis M., pp. 155–222] and available online at <http://www.abelard.org/turpap2/tp2-ie.asp>).
7. Petzold, C. Programowanie Windows w języku C#. – Warszawa: Rm, 2002. – 1161 s.
8. Мак-Дональд, М. WPF: Windows Presentation Foundation в NET 3.5 с примерами на C# 2008. Для профессионалов [Текст] / Мак-Дональд М.; пер. с англ. Я.П. Волковой, Д.Я. Иваненко, Н.А. Мухана. – Москва, Санкт-Петербург, Киев: И.Д.Вильямс, 2008. – 928 с.
9. Овсяк, О.В. Модель абстрактної підсистеми комп'ютерної інформаційної системи генерування коду [Текст] / О.В. Овсяк // Комп'ютерні науки та інформаційні технології. Вісник національного університету “Львівська політехніка”, 2010. – С.127–136.
10. Овсяк, О. Класи інформаційної системи генерування коду [Текст] / О. Овсяк // Вісник Тернопільського державного технічного університету, 2010. – № 3. – С.106–110.

Отримано 23.08.2011